VM/ESA R1.1 CMS ' FILE: AAA AAA

ΑN

- 93-127927 - TASK TERMINATION PROCESSOR - (2000522) FUJITSU LTD

PA

KATAI, YOSHIYUKI 93.05.25 J05127 91.11.05 AP

J05127927, JP 05-127927 91JP-288196, 03-288196 SECT. P, SECTION NO. 1610; VOL. 17, NO. 502, PG. 99. 93.09.09

IC G06F-009/46

45.1 (INFORMATION PROCESSING--Arithmetic Sequence Units)

PURPOSE: To obtain a task termination processor which can comparatively and easily realize a function equal to a task termination exit on the release processing of a computer resource, which is remained when a task terminates

CONSTITUTION: A task generation part 3 requests to generate a termination processing part 4 as a slave task where a relevant task 5 is set to be a salve task to an operating system 1 by the prescribed request of the task. The termination processing part 4 has a prescribed termination processing routine 6, designates the termination processing routine, requests the registration of an abnormal termination exit to the operating system 1, designates a a prescribed event, sets a system to an event waiting state. When the master task 5 terminates, the operating system 1 judges the system to be in an abnormal termination state when the task of the termination processing part 4 is not terminated, and starts the termination processing routine 6 in accordance with the registration of the abnormal termination exit. The termination processing routine 6 executes the processing for releasing the computer resource concerned as to the computer resource which the master task 5 uses.

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平5-127927

(43)公開日 平成5年(1993)5月25日

(51)Int.Cl.⁵

識別記号

庁内整理番号

FΙ

技術表示箇所

G06F 9/46

3 4 0 B 8120-5B

F 8120-5B

審査請求 未請求 請求項の数1(全 5 頁)

(21)出頗番号

特願平3-288196

(22)出願日

平成3年(1991)11月5日

(71)出願人 000005223

富士通株式会社

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

(72)発明者 片井 喜之

静岡県静岡市伝馬町16番地3 株式会社富

士通静岡エンジニアリング株式会社内

(74)代理人 弁理士 井桁 貞一

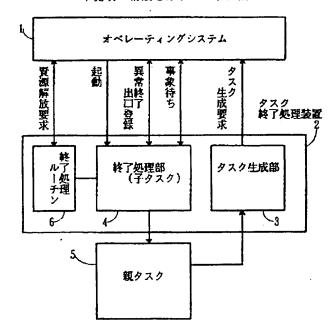
(54)【発明の名称】 タスク終了処理装置

(57)【要約】

【目的】 タスク終了時に残された計算機資源の解放処理に関し、タスク終了出口と同等の機能を、比較的簡単に実現できるようにするタスク終了処理装置を目的とする。

【構成】 タスク生成部3は、該タスクの所定の要求によって、終了処理部4を当該タスクを親タスク5とする子タスクとして生成することをオペレーティングシステム1に要求し、終了処理部4は、所定の終了処理ルーチン6を有し、終了処理ルーチン6を指定して、該異常終了出口の登録をオペレーティングシステム1に要求した後、所定の事象を指定して事象待ち状態となり、オペレーティングシステム1は、親タスク5の終了時に、終了処理部4のタスクが終了していなければ、該異常終了出口の登録に従って終了処理ルーチン6を起動し、終了処理ルーチン6は、親タスク5の使用していた計算機資源について、当該計算機資源を解放する処理を実行するように構成する。

本発明の構成を示すプロック図



- Constanting

【特許請求の範囲】

【請求項1】 計算機のオペレーティングシステム(1) は、タスクの要求を受けて異常終了出口を登録することにより、当該タスクが所定の異常終了状態の場合に該登録に指定されたルーチンを起動する機能を有し、該オペレーティングシステム(1)の制御下にある装置(2)であって、タスク生成部(3)と終了処理部(4)とを有し、該タスク生成部(3)は、該タスクの所定の要求によって、該終了処理部(4)を当該タスクを親タスク(5)とする子タスクとして生成することを該オペレーティングシ 10ステム(1)に要求し、

該終了処理部(4)は、所定の終了処理ルーチン(6)を有し、該終了処理ルーチンを指定して、該異常終了出口の登録を該オペレーティングシステム(1)に要求した後、所定の事象を指定して事象待ち状態となり、

該オペレーティングシステム(1)は、該親タスク(5)の終了時に、該終了処理部(4)のタスクが終了していなければ、該異常終了状態と判断して、該異常終了出口の登録に従って該終了処理ルーチン(6)を起動し、

該終了処理ルーチン(6)は、該親タスク(5)の使用してい 20 た計算機資源について、当該計算機資源を解放する処理 を実行するように構成されていることを特徴とするタス ク終了処理装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、計算機において、タス ク終了時に残された計算機資源の、解放処理を行うため のタスク終了処理装置に関する。

[0002]

【従来の技術と発明が解決しようとする課題】公知のよ 30 うに計算機で実行されるタスクが終了する場合には、使用していた共用の計算機資源、即ち主記憶領域や共用データセット等をシステムに返却する手続きを行って、それらを他のタスクで使用できる状態に解放する処理を行った後に終了するのが原則である。

【0003】しかし、そのような共用資源の解放処理を行うことなくタスクを終了する場合があり、その状態を放置すると、使用できる共用資源が次第に減少し、遂にはシステムが正常に稼働できない状態になり得るので、そのようにタスク終了時に残されている諸資源の解放処 40 理を行うために、オペレーティングシステムでタスク終了出口のサービスが設けられている。

【0004】このタスク終了出口を利用するように登録されていると、登録されているタスクが終了する時には、オペレーティングシステムのタスク終了処理の中でタスク終了出口ルーチンが起動されて、必要な資源の解放処理を行うので、共用資源が未解放のまゝに放置されることが無い。

【0005】しかし、タスク終了出口の登録は、オペレーティングシステムのシステム生成時に行うことになっ 50

ているので、その後に追加されるプログラムでは、タスク終了出口のサービスを受けるようにすることが容易にできない。

【0006】オペレーティングシステムの類似のサービスとして、公知の異常終了出口があり、このサービスではタスクが必要な異常終了出口の登録をオペレーティングシステムに要求して登録することができる。

【0007】この登録が行われていると、そのタスクが 所定の正常状態で終了しない場合に、オペレーティング システムは、その終了処理の中で、異常終了出口に登録 されている異常終了出口ルーチンを起動する。

【0008】従って、異常終了出口ルーチンによって、 例えば異常発生時に必要な後始末等で、そのタスクに固 有の処理等を行うようにして、このサービスを有効に利 用することができる。

【0009】しかし、前記のとおり異常終了出口の登録は、タスクが異常終了する場合にしか有効に作用しないので、異常終了出口のサービスを、そのまゝタスク終了出口の代わりに利用することはできない。

【0010】本発明は、前記のタスク終了出口と同等の機能を、比較的簡単に実現できるようにするタスク終了 処理装置を目的とする。

[0011]

(2)

【課題を解決するための手段】図1は、本発明の構成を示すブロック図である。図はタスク終了処理装置の構成であって、計算機のオペレーティングシステム1は、タスクの要求を受けて異常終了出口を登録することにより、当該タスクが所定の異常終了状態の場合に該登録に指定されたルーチンを起動する機能を有するものとする。

【0012】タスク終了処理装置2は、オペレーティングシステム1の制御下にある装置であって、タスク生成部3と終了処理部4とを有する。タスク生成部3は、該タスクの所定の要求によって、終了処理部4を当該タスクを親タスク5とする子タスクとして生成することをオペレーティングシステム1に要求する。

【0013】終了処理部4は、所定の終了処理ルーチン6を有し、終了処理ルーチン6を指定して、該異常終了出口の登録をオペレーティングシステム1に要求した後、所定の事象を指定して事象待ち状態となる。

【0014】オペレーティングシステム1は、親タスク 5の終了時に、終了処理部4のタスクが終了していなければ、該異常終了状態と判断して、該異常終了出口の登録に従って終了処理ルーチン6を起動する。

【0015】終了処理ルーチン6は、親タスク5の使用 していた計算機資源について、当該計算機資源を解放す る処理を実行する。

[0016]

【作用】本発明のタスク終了処理装置により、あるタスクの適当な要求発生を契機として、本装置のタスク生成

部がオペレーティングシステムによって子タスクを生成 する。

【0017】この子タスクは、終了処理部として機能 し、オペレーティングシステムの異常終了出口登録サー ビスを使用して、終了処理ルーチンを登録した後、所定 の事象を指示して事象待ち状態になる。

【0018】親タスクが、本来の所要の処理を終了し て、タスクを終了しようとし、オペレーティングシステ ムの終了処理に入ると、オペレーティングシステムは通 状態のまゝで、終了していないことを検出する。

【0019】従ってオペレーティングシステムは、親タ スクが終了する時点で子タスクが生きていることによ り、異常状態と判断して、子タスクを強制的に異常終了 させることにし、異常終了出口の登録があるために、そ こに指定されている終了処理ルーチンを起動する。

【0020】そこで、終了処理ルーチンを、例えば前記 タスク終了出口ルーチンに代わって同等の終了処理を行 うように、処理内容を定義しておくことにすれば、タス ク終了出口に代わるサービスを比較的容易に実現するこ とができる。

[0021]

【実施例】計算機システムが、例えば図形処理等を実行 するための各種関数を提供する基本プログラムがあり、 図形処理の応用プログラムは、それらの関数を実行する ための関数呼出の列で構成するようになっているとす る。

【0022】そのようなシステムにおいては、例えば応 用プログラムが、最初に図形処理に必要な諸計算機資源 の初期化を、初期化関数を呼び出すことによって行うの で、その初期化関数の初期化処理の一部として、本発明 のタスク終了処理装置を組み込めば、応用プログラムで は陽にタスク終了処理装置への要求送出を意識しないで もよい。

[0023] 図2は、そのような基本プログラムを使用 して処理を実行する応用プログラムを有するシステムに おける、本発明の実施例の処理の流れを示す図であり、 応用プログラムのタスクが起動すると先ず処理ステップ 10で基本プログラムの初期化関数を呼ぶ。

【0024】初期化関数は処理ステップ11で図1のタス 40 ク生成部3の機能を実行して、子タスクの生成要求を出 し、オペレーティングシステムによって処理ステップ12 により、子タスクが起動される。

【0025】子タスクは図1の終了処理部4を構成し、 処理ステップ13で異常終了出口の登録を要求し、オペレ ーティングシステムにより処理ステップ14で登録が行わ れ、終了処理ルーチンが異常終了出口ルーチンとして登 録される。

【0026】子タスクは、処理ステップ15で初期化関数 に異常終了出口の登録済を通知した後、処理ステップ16 50

で所定の事象を指定して事象待ちをオペレーティングシ ステムに要求し、処理ステップ17の処理で事象待ち状態 となる。

【0027】初期化関数では、子タスクから登録済の通 知を受けると、処理ステップ18で、本来の初期化処理を 開始して資源獲得要求を出すので、オペレーティングシ ステムは処理ステップ19で資源割当を行う。

【0028】資源の割当が終わると、初期化関数は処理 ステップ20で処理を終わり応用プログラムに制御を戻す 常の制御として、子タスクである終了処理部が事象待ち 10 ので、処理ステップ21で応用プログラムによる業務自体 の処理が実行される。

> 【0029】応用プログラムの処理を終わると処理ステ ップ22でオペレーティングシステムへ制御が渡り、処理 ステップ23でタスクの終了処理が行われ、その結果子タ スクが事象待ち状態のまゝであるので、処理ステップ24 で子タスクの強制終了処理を始める。

> 【0030】その結果処理ステップ25で、異常終了出口 に登録されている終了処理ルーチンが起動され、処理ス テップ26で、応用プログラムのタスクが獲得した資源に ついて、オペレーティングシステムへ資源の返却が行わ れ、処理ステップ27でオペレーティングシステムにより 資源が解放される。

> 【0031】なお、基本プログラムに例えば終了化関数 として、資源の返却等を行う関数が準備されている場合 には、終了化関数の処理の一部として、例えば前記で子 タスクが待つ事象を発生させることにより、子タスクを 実行させる。

> 【0032】そこで子タスクは自身で正常に終了するよ うにすれば、応用プログラムが終了化関数を呼んで終了 する場合には、子タスクの登録した異常終了出口による 終了処理ルーチンの起動が行われないようにすることが できる。

[0033]

【発明の効果】以上の説明から明らかなように本発明に よれば、計算機における、タスク終了時に残された計算 機資源の解放処理のために、タスク終了出口と同等の機 能を、比較的簡単に実現できるという著しい工業的効果 がある。

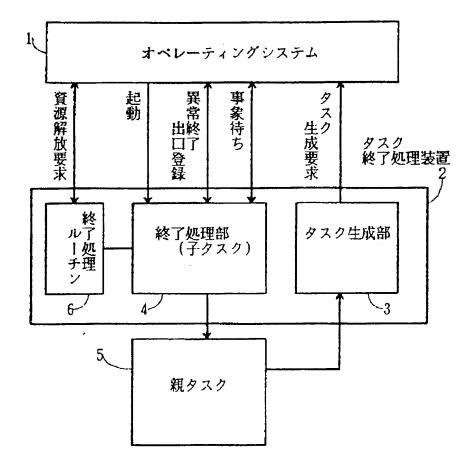
【図面の簡単な説明】

本発明の構成を示すブロック図 【図1】 【図2】 本発明の処理の流れ図 【符号の説明】

- 1 オペレーティングシステム
- タスク終了処理装置
- 3 タスク生成部
- 4 終了処理部
- 5 親タスク
- 6 終了処理ルーチン

10~27 処理ステップ

【図1】 本発明の構成を示すブロック図



【図2】 本発明の処理の流れ図

